

Virtual computer systems and computer virtualization programs

Publication number: JP2003157177 (A)

Publication date: 2003-05-30

Inventor(s):

Applicant(s):

Classification:






- **international:** G06F9/46; G06F9/50;
G06F9/46; (IPC1-7): G06F9/46

- **European:** G06F9/50C6; G06F9/50L

Application number: JP20010357509 20011122

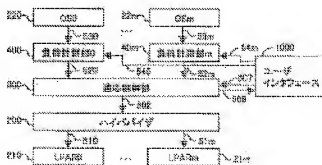
Priority number(s): JP20010357509 20011122

Also published as:

 JP4018900 (B2)
 US2003097393 (A1)
 US7117499 (B2)
 US2006288348 (A1)
 US7865899 (B2)

Abstract of JP 2003157177 (A)

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a virtual computer system and a method, which automatically and most suitably assign computer resources to LPARs on the basis of the load of an OS on each LPAR of the virtual computer system and setting information based on knowledge of the workload operated in each OS. **SOLUTION:** A load measuring part is mounted on each OS to measure the load of the OS, and knowledge related to the workload of each OS is set through a user interface by an administrator. An adaptive control part obtains an assignment rate of computer resources to each LPAR in accordance with values of the load and setting and gives an assignment change indication to a hypervisor to change assignment.



Data supplied from the **espacenet** database — Worldwide

(19)日本国特許庁 (J P)

(12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開2003-157177

(P2003-157177A)

(43)公開日 平成15年5月30日 (2003.5.30)

(51)Int.Cl. ⁷	識別記号	F I	データベース (参考)
G 0 6 F 9/46	3 5 0	G 0 6 F 9/46	3 5 0 5 B 0 9 8
	3 4 0		3 4 0 D

審査請求 未請求 請求項の数15 ○ L (全 19 頁)

(21)出願番号 特願2001-357509(P2001-357509)

(22)出願日 平成13年11月22日 (2001.11.22)

(71)出願人 000006108

株式会社日立製作所

東京都千代田区神田横河台四丁目6番地

(72)発明者 川本 真一

東京都国分寺市東恋ヶ窪一丁目280番地

株式会社日立製作所中央研究所内

(73)発明者 樋口 達雄

東京都国分寺市東恋ヶ窪一丁目280番地

株式会社日立製作所中央研究所内

(74)代理人 100076513

弁理士 後藤 政喜 (外2名)

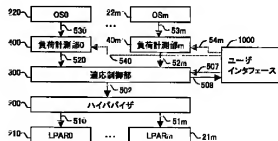
最終頁に続く

(54)【発明の名称】 仮想計算機システム及びプログラム

(57)【要約】

【課題】 仮想計算機システムの各L P A R上のOSの負荷と、各OSで動作するワークロードの知識に基づく設定情報を元に、各L P A Rに対する計算機資源の割当を自動的かつ最適に行う仮想計算機システムおよび方法を提供する。

【解決手段】 各OS上に負荷計測部を搭載してOS負荷を計測し、各OSのワークロードに関する知識は、管理者がユーザインタフェースから設定する。適応制御部は、負荷と設定の値に従って各L P A Rに対する計算機資源の割当率を求め、ハイパバイザに対して割当変更指示を出して割当変更する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 物理計算機を複数の論理区画に分割し、各論理区画上でそれぞれOSを動作させ、各論理区画に対する物理計算機の資源の割当を制御するハイバイザを有する仮想計算機システムであって、前記仮想計算機システムの制御動作に拘わる一つまたは複数の設定を入力するユーザインタフェースと、該ユーザインタフェースから入力された設定に従って、各論理区画上のOSの負荷を計測する負荷計測手段と、前記ユーザインタフェースから入力された設定と、該負荷計測手段によって計測された各論理区画上のOSの負荷に基づいて、各論理区画に割当てる計算機資源の割当率を決定し、該割当率が前回の割当率と異なる場合は前記ハイバイザに対し割当率の変更を指示する適応制御手段とを有し、前記ハイバイザは、該適応制御手段からの指示に従って各論理区画に対する計算機資源の割当率を動的に変更する割当率変更手段を設けたことを特徴とする仮想計算機システム。

【請求項2】 前記ユーザインタフェースは、前記制御動作に拘わる設定として、負荷の種類を指定する負荷種類設定手段を有し、前記負荷計測手段は、該負荷種類設定手段で指定された種類の負荷を計測し、前記適応制御手段は、該負荷計測手段によって計測された負荷に基づいて各論理区画に対する計算機資源の割当率を決定することを特徴とする請求項1に記載の仮想計算機システム。

【請求項3】 前記負荷種類設定手段で設定可能な負荷の種類は、CPU使用率、メモリ使用率、ディスク使用率、ネットワーク使用率の中の少なくとも一つを含み、該負荷種類の中から一つ、または、複数の負荷を選択して指定することを特徴とする請求項2に記載の仮想計算機システム。

【請求項4】 前記ユーザインタフェースは、前記制御動作に拘わる設定として、制御の時間間隔を指定する制御インターバル設定手段を有し、前記負荷計測手段は、該制御インターバル設定手段で指定された制御の時間間隔毎に各論理区画上のOSの負荷を繰り返し計測し、前記適応制御手段は、該ユーザインタフェースで指定された制御の時間間隔毎に、割当率決定と割当率変更の指示を繰り返して行うことを特徴とする請求項1に記載の仮想計算機システム。

【請求項5】 前記ユーザインタフェースは、前記制御動作に拘わる設定として、適応制御手段の機能を有効または無効のいずれかに指定する適応制御設定手段を有し、前記負荷計測手段は該適応制御設定手段によって適応制御手段の機能が有効に指定された場合にのみ、各論理区画上のOSの負荷を計測し、

前記適応制御手段は前記適応制御設定手段が適応制御手段の機能を有効に指定した場合にのみ、割当率決定と割当率変更の指示を行うことを特徴とする請求項1に記載の仮想計算機システム。

【請求項6】 前記ユーザインタフェースは、前記制御動作に拘わる設定として、前記負荷計測手段で計測した負荷に対する加工の有無及び加工の種類を指定する負荷加工設定手段を有し、該負荷加工設定手段で負荷に対して加工を施す設定が指定された場合、

前記負荷計測手段は各論理区画上のOSの負荷を計測し、計測した負荷に対して前記負荷計測手段または適応制御手段は負荷加工設定手段で指定された加工を施し、前記適応制御手段は、該加工された負荷に基づいて各論理区画に割当てる計算機資源の割当率を決定し、割当率変更の指示を行う一方、前記負荷加工設定手段で負荷に対し加工を施さない設定が指定された場合、前記負荷計測手段は各論理区画上のOSの負荷を計測し、前記適応制御手段は該負荷の値に基づいて割当率決定と割当率変更の指示を行うことを特徴とする請求項1に記載の仮想計算機システム。

【請求項7】 前記負荷加工設定手段は、移動平均または規格化を指定可能であって、該負荷加工設定手段で移動平均が指定された場合では、前記負荷計測手段または適応制御手段は負荷計測手段が計測した負荷に対する加工として、最新の負荷の値を含む指定された個数の負荷の移動平均を取って、得られた値を加工負荷とする一方、前記負荷加工設定手段で規格化が指定された場合では、前記負荷計測手段または適応制御手段は負荷計測手段が計測した負荷に対する加工として、最新の負荷に規格化を施すことを特徴とする請求項6に記載の仮想計算機システム。

【請求項8】 前記ユーザインタフェースは、前記制御動作に拘わる設定として、前記適応制御手段が負荷に基づいて各論理区画に対する計算機資源の割当率を計算する方法を指定する割当率計算方法指定手段を有し、前記適応制御手段は、該割当率計算方法指定手段で指定された割当率計算方法に従って割当率を決定し、割当率変更の指示を行うことを特徴とする請求項1に記載の仮想計算機システム。

【請求項9】 前記割当率計算方法指定手段は、比例法または閾値法を指定可能であって、該割当率計算方法指定手段にて比例法が設定された場合、前記適応制御手段は負荷計測手段が計測した各論理区画上のOSの負荷に比例して各論理区画に割当てる計算機資源の割当率を決定して、割当率変更の指示を行う一

方、前記割当率計算方法指定手段にて閾値が設定された場合、前記適応制御手段は負荷計測手段が計測した各論理区画上のOSの負荷のいずれかが高負荷判定閾値を超えたら、当該論理区画以外の論理区画に割当てる計算機資源の割当率を減らし、減らした分の合計資源率を当該論理区画の割当率に加えるように割当率を決定して、割当率変更の指示を行い、該高負荷状態の論理区画上のOSの負荷が低負荷判定閾値より小さくなれば、各論理区画に割当てる計算機資源の割当率を変更以前の値に復帰させ、割当率変更の指示を行うことを特徴とする請求項8に記載の仮想計算機システム。

【請求項10】前記ユーザインタフェースは、前記制御動作に拘わる設定として、各論理区画毎に割当てる計算機資源の割当率または割当量の最小値と最大値を指定する割当範囲設定手段を有し、前記適応制御手段は負荷計測手段が計測した各論理区画上のOSの負荷の値に基づいて各論理区画に割当てる計算機資源を決定する際に、割当率または割当量が前記割当範囲設定手段で指定された最小値以上最大値以下となるように割当率を調整し、割当率変更指示を行うことを特徴とする請求項1に記載の仮想計算機システム。

【請求項11】前記ハイババイザは、契約を結んだ顧客毎に論理区画を割当て、顧客との契約条件に応じて該顧客に対応した論理区画に割当てる計算機資源の割当率の最小値と最大値を設定する手段とを有することを特徴とする請求項10に記載の仮想計算機システム。

【請求項12】前記ハイババイザは、契約を結んだ顧客毎に論理区画を割当て、かつ、前記ハイババイザに各顧客に契約条件を設定する前記ユーザインタフェースを設け、顧客が該契約ユーザインタフェースにより契約条件を指定すると、契約ユーザインタフェースは設定された該契約条件に応じて、当該顧客に対応した論理区画に割当てる計算機資源の割当率の最小値と最大値を設定することを特徴とする請求項10に記載の仮想計算機システム。

【請求項13】物理計算機を複数の論理区画に分割し、各論理区画上でそれぞれOSを動作させ、各論理区画に対する物理計算機の資源の割当を制御するハイババイザを有する仮想計算機システムであって、各論理区画上のOSの負荷を計測する負荷計測手段と、該負荷計測手段によって計測された各論理区画上のOSの負荷に基づいて、各論理区画に割当てる計算機資源の割当率を決定し、該割当率が前回の割当率と異なる場合は前記ハイババイザに対して割当率の変更を指示する適応制御手段と、前記負荷計測手段が計測した負荷、及び該適応制御手段が決定した各論理区画に対する計算機資源の割当率の少

なくとも一方を出力する出力ユーザインタフェースとを有し、

前記ハイババイザは前記適応制御手段からの指示に従って各論理区画に対する計算機資源の割当率を動的に変更する割当率変更手段を設けたことを特徴とする仮想計算機システム。

【請求項14】ハイババイザによって物理計算機を複数の論理区画に分割し、各論理区画上でOSを動作させる仮想計算機のプロダクトであって、各論理区画上で動作するOSの負荷を計測する手段と、該負荷に基づいて各論理区画に割当てる物理計算機資源の割当率を決定する手段と、該割当率が前回の割当率と異なる場合に、各論理区画に対する計算機資源の割当率が該割当率となるように割当率を変更する手段とを物理計算機に機能させることを特徴とするプロダクト。

【請求項15】制御に拘わる設定を指定するユーザインタフェースを有し、ハイババイザによって物理計算機を複数の論理区画に分割し、各論理区画上でOSを動作させる仮想計算機のプロダクトであって、前記ユーザインタフェースで指定された設定に従って各論理区画上で動作するOSの負荷を計測する手段と、該負荷に基づいて各論理区画に割当てる物理計算機資源の割当率を決定する手段と、該割当率がこれまで割当ててきた割当率と異なる場合に、各論理区画に対する計算機資源の割当率が該割当率となるように割当率を変更する手段とを物理計算機に機能させることを特徴とするプロダクト。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】本発明は仮想計算機システムに関し、各LPAR上のOS上で処理しているワークロードに関する少量の知識と、各OSの負荷に従って、計算機資源の各LPARに対する割当を自動的に動的変更する技術に関する。

【0002】

【従来の技術】仮想計算機システムは、ハイババイザにより、物理計算機を複数の論理区画（LPAR: Logical Partition）に分割し、各LPARに対して計算機資源（CPU、主記憶、I/O）を割当て、各LPAR上でそれぞれOSを動作させるものである。

【0003】昨今のWeb（World Wide Webの略称）を利用した計算機システムに対するアクセスは、一般に負荷の予測が困難で、突然アクセスが集中して負荷ピークが現れることがしばしばある。またピーク以外の平常時においては一般に負荷が低いことが知られている。

【0004】時々訪れる負荷ピークのために、初めから多くの計算機資源をLPARに対して割当てておくのではなく、平常時には少しい資源を割当てておき、負荷ピ

ークが来たらそれに適応して割当てる資源を増やすことで(これを負荷適応制御と呼ぶ)、無駄な計算機資源を削減したり、あるいはサポートできるLPARの数を増やすことができる。

【0005】これを実現するには、まず各LPARに対する計算機資源の割当を動的に変更する必要がある。参考文献「HITAC プロセッサ資源分割管理機構(PRMF) (日立製作所マニュアル8080-2-148-40)」には、各LPARに対する計算機資源の割当を動的に変更する記述がある。それによると、各LPARに対する計算機資源の割当を変更する場合、オペレータ(管理者)が操作をして資源割当変更命令を発行し、この命令に従ってハイバイバイザは各LPARに対する計算機資源の割当を動的に変更する。

【0006】このようなオペレータ操作に基づく割当変更は、システムダウンなどの緊急時や受動的負荷ピークなど迅速に割当変更を必要とする場合には対応できなかった。

【0007】これに対して、特開平9-26889号公報では外部条件の変化に応じて自動的にCPU割当量を変更する仮想計算機システムを開示している。この発明では、緊急事態や運用スケジュールに従って、各LPARに対する計算機資源の割り当てをオペレータの介入無しに自動的に変更できる。また、CPU割当量の定義値と実際のプロセス使用時間とを比較することにより、プロセス使用時間の過不足に応じてプロセス割当率の定義値を変更できる。

【0008】

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記従来の発明においては、プロセス使用時間の過不足に応じた割当を行っているが、CPUの使用時間で計算機システムの負荷を知ることが困難であり、従って負荷に適切に計算機資源の各LPARに対する割当率を適切に変更することはできなかった。

【0009】また、各LPARの負荷の値を正しく知ることができたととしても、負荷のみから各LPARに対する計算機資源の適切な割当率を常に正しく計算することは困難であり、特に、各LPAR上のOS上で実行されるワークロード性質(定常時の負荷、ピーク時の負荷、ピーク幅など)が異なれば、各LPARに対する計算機資源の適切な割当率は異なると考えられるからである。

【0010】正しい負荷の値とワークロードに関する少量の知識を合わせることで、各LPARに対する計算機資源の割当を自動的にかつ適切に行うシステムを提供できると考えられる。

【0011】そこで本発明の課題は、各LPAR上で動作するOSの負荷に適切で、また、管理者がワークロードに関する少量の知識(ワークロードの性質)をシステムの制御のパラメータとして与えることにより、各LPARに対する計算機資源の割当量を自動的にかつ適切

に行う仮想計算機システム及びプログラムを提供することにある。

【0012】

【課題を解決するための手段】本発明は、物理計算機を複数のLPAR(論理区画)に分割し、各LPAR上でそれぞれOSが動作し、各LPARに対する物理計算機の資源の割当を制御するハイバイバイザ(割当手段)を有する仮想計算機システムであって、仮想計算機システムの制御動作に拘わる一つまたは複数の設定を入力するユーザインタフェースと、該ユーザインタフェースから入力された設定に従って、各LPAR上のOSの負荷を計測する負荷計測手段と、該ユーザインタフェースから入力された設定と、該負荷計測手段によって計測された各LPAR上のOSの負荷に基づいて、各LPARに割当てた計算機資源の割当率を決定し、該割当率がこれまで割り当ててきた割当率と異なる場合はハイバイバイザに対し割当率の変更を指示する(割当率変更)適応制御手段を有し、ハイバイバイザは該適応制御手段からの指示に従って各LPARに対する計算機資源の割当率を動的に変更する手段を設ける。

【0013】

【発明の効果】したがって本発明は、各LPAR上で動作する各OSの負荷と、各OS上で動作するワークロードに関する知識に基づいた設定情報から、各LPARに対して計算機資源を動的にかつ最適に配分し、管理者が容易で顧客との契約に合わせた性能を保証できる仮想計算機システムを提供することが可能となり、あるいは、そのような仮想計算機システムにおいて資源を最適に配分するプログラムを提供することが可能となる。

【0014】

【発明の実施の形態】以下、本発明の一実施形態を添付図面に基づいて説明する。

〔1. 物理計算機〕図1に、本発明の仮想計算機システムを動作させる物理計算機130の構成を示す。100～10nはCPU0～CPUnを、120～12kはI/O0～I/Okを示す。111は主記憶を表し、110はCPU(100～10n)とI/O(120～12k)の主記憶111と結合するメモリコントロールを示す。

【0015】なお、CPUは1台でも良いし、2台以上であっても良い。CPUが2台以上の場合、各CPU(110～10n)は主記憶111を共有する密結合型マルチプロセッサであるとする。

【0016】140は本物理計算機のコンソールでありI/O(120)に接続されている。

〔2. 仮想計算機システム〕図2に本発明を構成する仮想計算機システムの階層図を示す。

【0017】物理計算機130上でハイバイバイザ200を動作させる。ハイバイバイザは物理計算機130を2つ以上の論理区画(LPAR: Logical PART

ition) LPAR0 (210) ~ LPARm (21m) に分割する。LPAR0 ~ LPARm のそれぞれで OS0 (220) ~ OSm (22m) を動作させ、各 OS 上でそれぞれアプリケーション0 (230) ~ アプリケーションm (23m) を動作させる。

【0018】ハイバイバイザは、各 LPAR (210 ~ 21m) に対して物理計算機 130 の CPU (100 ~ 10n)、主記憶 111、I/O (120 ~ 12k) (計算機資源と呼ぶ) を割当てる。

【3. 専用割当と共用割当】ハイバイバイザが計算機資源を各 LPAR に割当てる方法は、専用割当と共用割当の二種類ある。

【0019】専用割当は、特定の計算機資源を特定の LPAR に専用に割当てる方法である。計算機資源のうち、主記憶 (111) と I/O (120 ~ 12k) は共用割当される。

【0020】なお、CPU (100 ~ 10n) を専用割当にすることもできる。CPU の専用割当の場合、ある LPAR に対して専用割当する CPU の数をその LPAR に対する CPU の割当量と呼ぶ。

【0021】一方、共用割当は、計算機資源を各 LPAR に少しづつ時分割によって割り当てる。この共用割当は、CPU に対してのみ行われる。ある LPAR に対し CPU を割当てている時間の、全 LPAR に CPU を割当てている時間に対する割合を、CPU 割当率と呼ぶ (% で表す。値は 0 ~ 100 の間)。

【0022】このように、専用割当は量単位とするが、共用割当は率単位とする。しかし、専用割当において、ある LPAR に専用割当する CPU 数の全 CPU 数 $k+1$ に対する割合を CPU 割当率 (% で表現する。値は 0 ~ 100 の間) とすれば、専用割当も共用割当も同様に率を単位として割当を指示することができる。

【0023】例えば、2つの CPU (CPU0 と CPU1) を持つ物理計算機を2つの LPAR (LPAR0 と L1) に分割して使用する場合、LPAR0 と LPAR1 に対する CPU の割当率をそれぞれ 50 % とすると、空間分割では各 LPAR に対し CPU が一つずつ割当てられ、時間分割では2つの CPU を同一の時間 (タイムスライス) だけ LPAR0 と LPAR1 に交互に割当てるという意味になり、どちらの場合にも適用できる。

【0024】ただし、空間分割では割当率は CPU の台数によって規格化されてしまうが (例えば2 CPU の場合の割当率は 0 %、50 %、100 % のいずれか)、時間分割にはそのような制約はなく、割当率を 0 ~ 100 % の範囲で自由に指定できる。

【0025】従って以後の説明では、割当率に制約の無い時間分割を割当方法として考えるが、空間分割の場合も割当率に制約を設けることによって適用できる。

【0026】また、以下の説明では各 LPAR に対して動的に配分する計算機資源は、CPU (100 ~ 10

n) のみであるとする。主記憶 111 や I/O 装置 (120 ~ 12k) に対する動的配分も CPU の場合と同様である。

【4. 計算機資源の動的割当変更】ハイバイバイザ 200 は予めシステム運用前に設定された各 LPAR (210 ~ 21m) に対する計算機資源の割当率に従って、各 LPAR に対して計算機資源を割当てる。

【0027】管理者 (オペレータ) が物理計算機のコンソール 140 から割当率を変更すると、ハイバイバイザ 200 は各 LPAR (210 ~ 21m) に対する計算機資源の割当率を変更する。

【0028】あるいは、ハイバイバイザ内に設定されたスケジュールに従い、設定された時刻が来ると割当率を変更する。

【0029】これらの変更方法に加えて、本発明では各 LPAR (210 ~ 21m) 上の OS (220 ~ 22m) の上で動作するアプリケーションからハイバイバイザに対して資源割当変更命令を発行し、資源割当変更命令を受けたハイバイバイザは即座にその要求に答えて割当変更を行う機能を設ける。

【0030】この機能は、OS 上のアプリケーションから、ハイバイバイザのコードをフックする仕組みをインストールすることによって、容易に実現することができる。

【5. 構成】図3に本発明を適用した仮想計算機システムの機能モジュールの構成を示す。

【0031】本発明の仮想計算機システムは、上記図2の一部に示した仮想計算機の機能モジュールに、負荷計測部0 (400) ~ 負荷計測部m (40m) と、適応制御部300、および、ユーザインタフェース1000を加えた構成になっている。

【5. 1 負荷計測部】負荷計測部0 (400) ~ 負荷計測部m (40m) は、LPAR0 (200) ~ LPARm (21m) 上で動作する OS0 (220) ~ OSm (22m) の上で動作するアプリケーションであり、OS0 (220) ~ OSm (22m) の負荷を計測する。

【0032】負荷計測部0 (400) ~ 負荷計測部m (40m) は OS0 (220) ~ OSm (22m) の負荷計測ライブラリを呼び出し、CPU 使用率、メモリ使用率、ディスク使用率 (ビジー率)、ネットワーク使用率 (ビジー率) などの負荷を取得 (530 ~ 53m) する。

【0033】これら負荷の値は % を単位とし、範囲は 0 ~ 100 とする。負荷計測部0 (400) ~ 負荷計測部m (40m) は、後述するユーザインタフェース1000から計測すべき負荷の種類や制御インターバルの設定情報を受け取り (540 ~ 54m)、その設定情報に基づいて負荷を計測する。負荷計測部0 ~ 負荷計測部m がそれぞれ計測した OS0 ~ OSm の負荷 L0 ~ Lm は適応制御部300に送られる (520 ~ 52m)。

【5. 2 適応制御部】適応制御部300は、OS 上のア

アプリケーションとしてOS0(220)～OSm(22m)のいずれかに搭載する。適応制御部300は520～52mで負荷計測部0(400)～負荷計測部m(40m)のそれぞれからOS0(220)～OSm(22m)の負荷L0～Lmを受取り、LPAR0(210)～LPARm(21m)に対する計算機資源の割当率を求め、割当率が前回の割当率と異なる場合は、ハイババイザ200に対し資源割当変更命令502を発行する。

【0034】各負荷計測部(400～40m)と適応制御部300との間のやり取りは、ソケット通信等の公知技術を用いる。あるいは、これも公知であるが、ハイババイザ200を経由して各LPAR0(210)～LPARm(21m)上のOS0(220)～OSm(22m)同士が通信するLPAR間通信技術を用いても良い。

【0035】適応制御部300は、後述するユーザインタフェース1000から計算機資源の割当率の決定方法に関する様々な設定情報を受け取り(507)、この設定情報に従い計測負荷L0～Lmから各LPAR(210～21m)に対するCPUの割当率S0～Smを求め、なお、各LPAR0～LPARmに対するCPU割当率S0～Smの合計S0+S1+・・・+Smは、100%となる。

【0036】適応制御部300から資源割当変更命令502を受けたハイババイザは、LPAR0(210)～LPARm(21m)に対する計算機資源の割当率をそれぞれS0～Smに変更する(510～51m)。

【5. ユーザインタフェース】ユーザインタフェース1000は、管理者やユーザが本発明の仮想計算機システムの負荷計測やCPUの割当率の判定に関する様々な設定を指示するためのインタフェース機能と、各OS(220～22m)の負荷や各LPAR(210～21m)に割当てるCPUの割当率を管理者やユーザに対して表示するインタフェース機能を備える。

【0037】設定情報はユーザインタフェース1000で入力され、各負荷計測部(400～40m)と適応制御部300に渡される(540～54m、507)。また、負荷や割当率の情報508は適応制御部300からユーザインタフェース1000に渡されて表示される。

【0038】ユーザインタフェース1000は、OS0(220)～OSm(22m)のいずれかの上に搭載する。ユーザインタフェースの入力画面や出力画面(後述)は、ユーザインタフェース1000を搭載したOSの画面上に表示される。ユーザインタフェース1000と負荷計測部(400～40m)や適応制御部300とのやり取りは、前述のソケット通信やLPAR間通信技術を用いなければならない。

【5. 4入力ユーザインタフェース】図3のユーザインタフェース1000の機能のうち、各種の設定を指定する入力ユーザインタフェース1001の画面イメージを

図4に示す。

【0039】第1入力項目(適応制御有効設定)1600は負荷適応制御を行うか(適応制御On)行わないかの設定である。1601と1602は二者択一のラジオボタンになっている。負荷適応制御を行う場合は1601を選択し、行わない場合は1602を選択する。

【0040】第2入力項目1500は制御インターバルの設定である。入力欄1501に制御インターバルの値を入力する。単位は秒であるが、ミリ秒や分などでも良い。入力欄1501に入力された制御インターバルは、負荷計測部(400～40m)での負荷計測の間隔、および、適応制御部300での割当率判定の間隔として用いられる。

【0041】第3入力項目(計測負荷設定)1400は、負荷計測部(400～40m)が計測すべきOS(220～22m)の負荷の種類を示す。1401～1404は四者択一のラジオボタンになっており、選択されたものが計測の対象となる。1401はCPU使用率を示し、初期設定ではCPU使用率を計測する。チェックボックス1402、1403、1404はそれぞれ、メモリ使用率、ディスク使用率、ネットワーク使用率を示し、選択したチェックボックスには「レ」の印が表示される。

【0042】第4入力項目(負荷加工設定)1300は、負荷計測部(400～40m)が計測した負荷L0～Lmに対し、どのような加工を施すかの設定を示す。1301、1302、1303は三者択一のラジオボタンになっており、1301を選択すると負荷L0～Lmに加工を施さない。1302を選択すると、負荷L0～Lmに対し移動平均を施す。移動平均のサンプル数は1304に指定する。入力欄1304はラジオボタン1302を選択した場合にのみ有効となる。また、ラジオボタン1303を選択すると、負荷L0～Lmに対し規格化を施す。規格化の階数を入力欄1305に指定する。入力欄1305はラジオボタン1303が選択された場合にのみ有効となる。

【0043】以後負荷L0～Lmに対し加工を施して得られた加工負荷を、LA0～LAmと表す。ラジオボタン1301を選択して負荷に対し加工を施さない場合は、加工負荷は計測した負荷と同じ値とする(LA0=L0、・・・、LAm=Lm)。移動平均と規格化については後述の(負荷加工処理)で説明する。

【0044】第5入力項目(割当率計算設定)1200は、加工負荷LA0～LAmの値から各LPAR(210～21m)に対するCPU割当率を求める割当率計算の方法の設定を示す。1201と1202は二者択一のラジオボタンになっている。ラジオボタン1201を選択すると、割当率計算法として比例法を用いる。

【0045】ラジオボタン1202を選択すると割当率計算法として閾値法を用いる。閾値法を用いる際の高負

荷判定閾値を入力欄1203に、低負荷判定閾値を入力欄1204に指定する。これら入力欄1203、1204は割当率計算法として閾値法が選択された場合にのみ有効となる。

【0046】割当率計算によって求めた各LPAR（210～21m）に対するCPU割当率（仮CPU割当率）をSNO～SNmと表す。比例法と閾値法については後述の（割当率計算処理）で説明する。

【0047】第6入力項目（割当率範囲設定）1100は、各LPAR（210～21m）に対するCPU割当率の範囲（上限と下限または最大値と最小値）の設定を示す。LPAR毎に割当率の上限（1110～111m）と下限（1120～112m）を指定する。上限、下限とも0以上100以下の値を取る。割当率計算で求められた各LPAR（210～21m）に対する仮CPU割当率（SNO～SNm）は、各上限（1110～111m）値を超えず下限値（1120～112m）を下らないように修正される。

【0048】仮CPU割当率を修正したものをCPU割当率SO～Smとする。この上限、下限を設定することにより、割当率の最低限の保証や割当率の最大値の制限を制御できる。本値は主に各LPARを用いる顧客との契約によって定められる。

【0049】設定した割当率範囲に基づく割当率の修正処理に関しては後述の（割当率修正処理）で説明する。

【0050】1700は1100～1600で指定した設定を実際に有効にするためのボタンである。例えば、第1入力項目1600で負荷適応制御を行う（適応制御On）には、まず1601を選択し、続いて1700を押して設定を有効にする。

【0051】各入力項目1300、1400、1500にそれぞれ指定した設定は、負荷計測部（400～40m）に渡される。また1100～1600に指定した全ての設定は適応制御部300にも渡される。負荷計測部（400～40m）と適応制御部300はこれらの各種設定に従って処理を行う。

【0052】管理者は各OS（220～22m）上で動作するワークロードの性質を考慮して、各入力項目1100～1600の各種の項目を設定する。{5. 5出力ユーザインタフェース} ユーザインタフェース1000の機能のうち、各LPAR（210～21m）の負荷やCPU割当率を表示する出力ユーザインタフェース1002の画面イメージを図5に示す。

【0053】表示欄1800～180mは各LPAR（210～21m）毎の負荷の時系列を示す。負荷は各負荷計測部（400～40m）が計測した負荷LO～Lmであって、良い負荷LO～Lmに対し加工を施した加工負荷LA0～LAmであっても良い。その両方を同時に表示しても良い。どちらの負荷を表示するかユーザが指定できるようになっていても良い。

【0054】表示欄1810は各LPAR（210～21m）に対するCPU割当率の時系列を示す。全てのLPAR（210～21m）のCPU割当率を合計すると100%となる。ある時刻におけるLPAR iに対するCPU割当率は、1810のグラフ内のLPAR iに相当する部分の縦方向の長さで表される。

【0055】表示欄1820は割当変更が発生した時刻と、割当変更の理由を逐一表示する。

【0056】出力ユーザインタフェース1002は、適応制御部300から負荷や割当率の情報508を取得し、それを上記図5のように表示する。

【0057】本発明の仮想計算機を管理する管理者は、出力インタフェース1002を見ることによって、各LPAR（210～21m）の負荷がどのように変化しているか、適応制御が適切に動作しているかなどの情報を得ることができる。管理者はこの情報を負荷適応制御の設定にフィードバックすることにより、仮想計算機をより効率的に動作させることができる。{5. 6適応制御処理} 以下では本発明の仮想計算機システムにおける適応制御処理について、図6から図14のフローチャートを用いて説明する。

【0058】図6に負荷適応制御処理の概要を示す。負荷適応制御処理は、まず2001において図4の入力インタフェース1001で指定された設定を読み込む。設定の読み込みは負荷計測部（400～40m）および適応制御部300で行われる。

【0059】次に2002において負荷の計測を行う。負荷計測は負荷計測部（400～40m）にて行われる。

【0060】次に2003において、入力ユーザインタフェースにて指定された負荷適応制御（1600）を行うかどうかの設定を調べ、負荷適応制御を行う設定になっていれば2004以降で負荷適応制御を行い、そうでない場合は処理を終了する。

【0061】2004では各LPAR（210～21m）に対するCPU割当率SO～Smを決定し、2005において、決定した割当率の一つ以上が前回の割当率SO0～S0mと異なる場合、2006においてハイバパイザ200に対しCPUの割当率を変更するように資源割当変更命令を発行して割当を変更し、処理を終了する。割当率が前回の割当率とまったく同じなら、資源割当変更命令を発行せずに処理を終了する。2003～2006の割当変更指示までの処理は適応制御部300にて行われる。

【0062】本発明の仮想計算機システムは、図6に示した一連の処理を制御インターバル間隔で繰り返す行う。制御インターバルは入力インタフェース1001の1501に指定された値である。

{5. 7負荷計測処理} 図6の適応制御処理の内、負荷計測処理2002の詳細を図7に示す。負荷計測処理は

負荷計測部(400~40m)毎に行われ、入力ユーザインタフェース1001の計測負荷種類1400で指定された負荷の種類に従って各OS(220~22m)の負荷 $L_0 \sim L_m$ を計測する。

【0063】すなわち、LPAriにおいては、2007で計測負荷種類がCPU使用率である場合は、2008でCPU使用率を計測し、得られた値を負荷 L_i とする。

【0064】そうでなく、2009で計測負荷種類がメモリ使用率であれば、2010でメモリ使用率を計測し、得られた値を負荷 L_i とする。

【0065】そうでなく、2011で計測負荷種類がディスク使用率であれば、2012でディスク使用率を計測し、得られた値を負荷 L_i とする。

【0066】そうでなく、2013で計測負荷種類がネットワーク使用率であれば、2014でネットワーク使用率を計測し、得られた値を L_i とする。各種の使用率の計測はOS(220~22m)が備える負荷計測ライブラリ等を用いる。ここで、ネットワーク使用率は、例えば、接続数、リクエスト数などであり、適宜設定されるものである。

【5. 8割当率決定処理】図6の適応制御処理の中の割当率決定処理2004の詳細を図8に示す。割当率決定処理は、まず2020において負荷計測処理によって計測された各OS(220~22m)の負荷 $L_0 \sim L_m$ に対し加工を施し加工負荷 $LA_0 \sim LA_m$ を求める。

【0067】そして2021において、加工負荷 $LA_0 \sim LA_m$ に基づいて、LPAri(210)~LPAri(21m)に対する仮CPU割当率 $SN_0 \sim SN_m$ を求める(割当率計算)。

【0068】そして2022で、仮CPU割当率 $SN_0 \sim SN_m$ が入力ユーザインタフェース1001によって指定されたLPAri毎の割当率範囲の上限(1110~111m)と下限(1120~112m)の間に収まるように仮CPU割当率 $SN_0 \sim SN_m$ を修正してCPU割当率 $S_0 \sim S_m$ を求め、処理を終了する。

【5. 9負荷加工処理】図8の割当率決定処理の中の負荷加工処理2020の詳細を図9に示す。

【0069】まず、入力ユーザインタフェース1001の1300において負荷加工を施さない設定(無変換)が選択された場合を2030でチェックし、加工を施さない場合は2031において、負荷 $L_0 \sim L_m$ をそのまま加工負荷 $LA_0 \sim LA_m$ とし($LA_0 = L_0, \dots, LA_m = L_m$)、処理を終了する。

【0070】一方、加工を施す場合は2032において、加工の種類が移動平均法であるかどうかを判定し、移動平均法であれば、2033において、負荷に移動平均を施す。

【0071】移動平均は、負荷計測部(400~40m)が計測した負荷 $L_0 \sim L_m$ の過去の値を保存してお

く。保存する数は、入力ユーザインタフェース1001の負荷加工設定1300の1304に指定されたサンプル数(S と表す)から1を引いた $S-1$ 個である。

【0072】ここで、 k 個前($0 < k < S$)のLPAri上のOS i の負荷 L_i を $L_i(k)$ と表す。OS i 毎に負荷 $L_i(S-1), \dots, L_i(1)$ を保存しておくことになる。移動平均はOS i 毎に最新の負荷 L_i を含めた S 個の負荷系列 $L_i(0), L_i(1), \dots, L_i(S-1)$ の平均値を求める。そして求めた値を加工負荷 LA_i とする。すなわち、 $LA_i = (L_i(0) + L_i(1) + \dots + L_i(S-1)) / S$ となる。この計算をすべてのOS(LPAri)について行い $LA_0 \sim LA_m$ を求め処理を終了する。

【0073】一方、加工方法として規格化法が選択された場合は、2034において、OS i の負荷 L_i に対して規格化を施す。

【0074】規格化は、値を予め設定された飛び飛びの値のいずれかに合わせる。規格化の階数は入力ユーザインタフェース1001の負荷加工設定1300の1305(階数)に指定された値(N)とする。

【0075】OS i の負荷 L_i に対し、階数 N の規格化を施して得られた加工負荷 LA_i は、 $LA_i = (floor(L_i \times N / 100) + 1) \times 100 / N$ から求める。この計算をすべてのOS(LPAri)について行い、加工負荷 $LA_0 \sim LA_m$ を求め処理を終了する。

【0076】なお、負荷の加工はOS(220~22m)毎に負荷計測部(400~40m)で行っても良いし、適応制御部300でまとめて行っても良い。負荷計測部で行う場合は、負荷計測部(400~40m)から適応制御部300に送る値520~52mは加工負荷 $LA_0 \sim LA_m$ である。

【0077】適応制御部300で負荷加工を行う場合は、負荷計測部(400~40m)から適応制御部300に送る値520~52mは負荷 $L_0 \sim L_m$ である。

【5. 10割当率計算処理】図8の割当率決定処理の中の割当率計算処理2021の詳細を図10に示す。

【0078】まず2040において、入力インタフェース1001の割当率計算設定1200で比例法が選択されたか、閾値法が選択されたか調べ、比例法であれば2042~2045の処理を行う。

【0079】(5.10.1 比例法の処理)2042でループカウンタ i を0に初期化し、2043ではループカウンタ i の値が m より大きくなるまで、2044と2045の処理を繰り返す。

【0080】2044では、加工負荷 $LA_0 \sim LA_m$ に基づき仮CPU割当率 SN_i を求める。2044の計算で ΣLA_i は、全ての加工負荷 $LA_0 \sim LA_m$ の和を示す。

【0081】 $SN_i := 100 LA_i / \Sigma LA_i$ は、全加工負荷値の和に対するOS i の加工負荷 LA_i

の割合をパーセントで表したものであり、 $LPAR_i$ に対するCPU割当率 SN_i は、 OS_i の加工負荷 LA_i に比例した値となる。

【0082】2045では、ループカウンタ i を1だけインクリメントし、2043に戻る。2043から2045の一連の処理が繰り返し行われ、 $LPAR_0$ (210) ~ $LPAR_m$ (21m) に対する仮CPU割当率 $SN_0 \sim SN_m$ が求まり、処理を終了する。

(5. 10. 2 閾値法の処理) 一方、割当計算方法が閾値法の場合は2041を実行する。2041の詳細は図11のようになっている。

【0083】まず、2050においてループカウンタ i を0に初期化し、2051においてループカウンタ i が m より大きくなるまで2052以降の処理を繰り返す。2052では、 OS_i の加工負荷 LA_i が入力ユーザインタフェース1001の割当率計算方法設定1200の閾値法の1203に指定された高負荷判定閾値 TH の値より大きく ($LA_i > TH$)、かつ OS_i が高負荷状態にあることを示すフラグ H_i が立っていないければ ($H_i = 0$)、つまりこれまで低負荷状態であったが負荷が上がった場合、2053に進んで OS_i が高負荷状態になった場合の処理を行う。

【0084】すなわち、2053では仮CPU割当率 SN_i を $100 - (100 - SP_i) L_{oi} / B$ とする。ここで、 SP_i は $LPAR_i$ に対する前回の負荷適応制御で求めたCPU割当率を示す。また L_{oi} は、 OS_i 以外の各 OS_j の加工負荷 LA_j の和を示す。 B は低負荷状態の $LPAR$ 上の OS の負荷を高くしていく上層値を示す。

【0085】現在 OS_i 以外の OS の負荷の合計は L_{oi} であり、このとき、 $LPAR_i$ 以外の $LPAR$ に対するCPU割当率は $(100 - SP_i)$ である。

【0086】現在 OS_i の負荷が高いため、 OS_i が動作する $LPAR_i$ 以外の $LPAR$ に対するCPU割当率を削減し、 $LPAR_i$ に対するCPU割当率を増加させたい。

【0087】そこで、 $LPAR_i$ 以外の $LPAR$ に対するCPU割当率を、 $LPAR_i$ 以外の $LPAR$ で動作する OS の合計負荷が B になるように減らし、減らした分を $LPAR_i$ に対するCPU割当率に加える。

【0088】この計算を式で表すと、 $SN_i := 100 - (100 - SP_i) L_{oi} / B$ と表される。また、 SN_i を計算すると同時に、 OS_i が高負荷状態であることを示すフラグ H_i を1にセットする。またループカウンタ j を0にセットする。

【0089】2053は高負荷状態になった OS_i に対する仮CPU割当率の計算であったが、2054~2057は OS_i 以外の $LPAR$ にいてCPU割当率を減らす計算を示す。

【0090】すなわち、2054では j が m より大きく

なるまで2055~2057の処理を繰り返す。2055では、 $LPAR_i$ に対する仮CPU割当率 SN_i はすでに2053で計算済みなので、 j が i である場合を判定し、 $j = i$ なら2056の処理を行わない。

【0091】2056では、 $LPAR_i$ 以外の $LPAR$ に対する仮CPU割当率 SN_j を計算する。計算方法は、 $LPAR_i$ に対する仮CPU割当率を除いた (100 から引いた) 値を $LPAR_i$ 以外の $LPAR$ の数で割ることによって求める。これを式で表すと、 $SN_j := (100 - SP_i) L_{oi} / (B * m)$ となる。

【0092】2057ではループカウンタ j を1だけインクリメントして、2054に戻る。2054のループを抜けると、各 $LPAR$ (210~21m) に対する仮CPU割当率 SN_j が全て求まり、処理が終了する。

【0093】一方、2052において加工負荷 LA_i の値が高負荷判定閾値 TH を超えないか、または、高負荷状態を示す H_i フラグが立っている ($H_i = 1$) 場合は、2058以降の処理を行う。

【0094】2058では、加工負荷 LA_i が低負荷判定閾値 TL より小さく、かつ OS_i が高負荷状態であることを示すフラグ H_i が立っている状態、すなわち、これまで高負荷状態であったが負荷が下がった場合、どの $LPAR$ も平等なCPU割当率となるように割当率を計算する。

【0095】つまり、2059でループカウンタ j を0に初期化し、 OS_i が高負荷状態であることを示すフラグを下ろし ($H_i := 0$)、2060でループカウンタ j が m となるまで繰り返し2061を行う。2061では、 $LPAR_j$ の仮CPU割当率 SN_j を $100 / m$ とし、ループカウンタを1インクリメントして2060に戻る。2060の条件判定が真となってループを抜けると、各 $LPAR$ (210~21m) に対する仮CPU割当率 $SN_0 \sim SN_m$ はすべて $100 / m$ となり、処理を終了する。

【0096】また、2058において OS_i の加工負荷 LA_i が、低負荷判定閾値より大きい場合は OS_i が高負荷状態でない ($H_i = 0$) 場合は、2062でループカウンタ i を1だけインクリメントし、2051に戻る。

【0097】2051で条件が真となると、いずれの OS (220~22m) においても、2052や2058の条件を満足する (真となる) ような負荷の変化はないため、2063以降で $LPAR_j$ に対する仮CPU割当率 SN_j の値を、一回前の適応制御の際に求めた $LPAR_i$ に対するCPU割当率 SP_j の値とする ($SN_j := SP_j$) ことを各 $LPAR$ (210~21m) について行い (2063、2064、2065)、処理を終了する。

{5. 11 割当率修正処理} 図8の割当率決定処理に示

した割当率修正処理2022の詳細を図12、図13、図14に示す。

【0098】まず、図12の2071～2078において、LPAriに対する仮CPU割当率SNIの値が、入力カウンタフェース1001の割当率範囲設定1100で指定されるLPAri(211)に対する割当率の上限MaxSi(111i)と下限MinSi(112i)の間に入っているかどうか調べ(MinSi ≤ SNI ≤ MaxSi)、この上限と下限に入っていない場合には、SNIに対して、 $\text{MinSi} \leq \text{SNI} + d_i \leq \text{MaxSi}$ を満足する最小限の d_i の値を求める。

【0099】すなわち2071においてループカウンタ i を0に初期化し、2072において i が m より大きくなるまで2073～2078の処理を繰り返す。2073は仮CPU割当率SNIがMaxSiより大きな値か調べ、もし大きければ2074で d_i の値をMaxSi - SNIから求める(d_i は負の値)。

【0100】もし2073でSNIがMaxSi以下である場合は、2075において仮CPU割当率SNIがMinSiより小さいか調べ、小さい場合は2076で d_i の値をMinSi - SNIから求める(d_i は正の値)。

【0101】2075において、SNIがMaxSi以上である場合は、MinSi ≤ SNI ≤ MaxSiを満足するから、2077において d_i を0とする。2074、2076、2077のいずれかによって d_i の値が求まると、2078においてループカウンタ i の値を1インクリメントし、2072に戻る。

【0102】2072の条件判定が真となれば、各LPAri(210～21m)に対する d_i が求まっている。

【0103】求めた d_i の値を、SNIに加えてCPU割当率Siとすれば($S_i := SNI + d_i$)、いずれのLPAriに対するCPU割当率Siも、 $\text{MinSi} \leq S_i \leq \text{MaxSi}$ を満足する。

【0104】しかし、 d_i によって仮CPU割当率を増減しているため、 S_i が100%とならない可能性がある。

【0105】そこで、2079以降で、 S_i が上限MaxSiと下限MinSiの範囲を満足しつつ、 $S_i = 100$ となるように S_i の値を修正する。

【0106】2079では Σd_i (d_i を $i=0 \sim i=m$ まで合計した値)が正であるか調べ、正であった場合は、2080において d_i の値が0以下となるような d_i の個数を x_m として図13の2082以降を実行する。

【0107】2079で Σd_i が0以下であった場合は、2081において d_i の値が0以上となるような d_i の個数を x_p として図14の2101以降を実行す

る。

【0108】図13の2082ではループカウンタ j を0に初期化し、2083で j が m より大きいか、 Σd_i の値が0となるまで、2084～2089を繰り返す。

【0109】CPU割当率計算処理によって求められた仮CPU割当率SNIの合計 ΣSNI は100%となるように求められているので、 Σd_i が正であるということは、 $\Sigma (SNI + d_i) > 100\%$ となる。

【0110】そこで、一部のLPAriに対するCPU割当率を、より小さな値にするように修正しなければならない。 d_i が0より大きな値になっていることは、仮CPU割当率SNIそのものはMinSiより小さな値であり、従って $SNI + d_i$ はMinSiとなるから、このLPAriに対するCPU割当率を小さくするわけには行かない。

【0111】つまりCPU割当率の値を小さく修正する対象は、 d_i が0以下の場合についてということになる。そこで2084において、 d_i の値が0以下であるものについてのみ2085～2089の処理を行っている。

【0112】さて、割当率をどれだけ小さくするかは、最終的なCPU割当率の合計が100%となるようにすれば良い。そこで、割当率が100%を超える分 Σd_j を、割当率を修正できる対象の数 x_m で等分した $\Sigma d_j / x_m$ を修正対象から引いて修正する。ただし、 $SNI + d_i - \Sigma d_j / x_m$ が逆にMinSiより小さくならないので、これを2085において判断する。小さくならない場合は、2086において新たに、 $d_j := d_j - \Sigma d_j / x_m$ とする。

【0113】一方、 $SNI + d_i - \Sigma d_j / x_m$ がMinSiより小さい場合は、2087において、CPU割当率がMinSiとなるように、新たに、 $d_j := \text{MinSi} - SNI$ とする。 d_j の値を修正すると2088において x_m を1だけデクリメントし、2089でループカウンタ j を1だけインクリメントして2083に戻る。

【0114】2083の条件判定が真となるとループを終了すると、修正された d_j が求まっている。そこで、2090～2092においてLPAriに対する最終的なCPU割当率Siを、 $S_k := SNI + dk$

より計算して求め、処理を終了する。なお、2092では、カウンタ k を1だけインクリメントする。

【0115】次に、図14の2101ではループカウンタ j を0に初期化し、2102で j が m より大きいか、 Σd_i の値が0となるまで、2103～2108を繰り返す。

【0116】CPU割当率計算処理によって求められた

仮CPU割当率 SN_i の合計 ΣSN_i は、100%となるように求められているので、 Σdi が負であるということとは、 $\Sigma (SN_i + di) < 100\%$ となる。

【0117】そこで、一部のCPU割当率より大きな値にするように修正しなければならない。 di が0より小さな値になっているということは、仮CPU割当率 SN_j そのものは $MaxS_j$ より大きな値であり、従って $SN_j + di$ は $MaxS_j$ となるから、このLPARに対するCPU割当率を大きくするわけには行かない。

【0118】つまりCPU割当率の値を大きな値に修正する対象は di が0以上の場合についてということになる。

【0119】そこで2103において、 di の値が0以上であるものについてのみ2104～2107の処理を行っている。

【0120】さて、割当率をどれだけ大きくするかは、最終的なCPU割当率の合計が100%となるようにすれば良い。そこで、割当率が100%を下回る分 Σdj を、割当率を修正する対象の xp で等分した $\Sigma dj / xp$ を修正対象から引いて($\Sigma dj / xp$ は負の値なので)修正する。

【0121】ただし、 $SN_j + di - \Sigma dj / xp$ が逆に $MaxS_j$ より大きくなってはならないので、これを2104において判断する。大きくならない場合は、2105において新たに、 $dj := dj - \Sigma dj / xp$ とする。

【0122】一方大きい場合は、2106において、CPU割当率が $MaxS_j$ となるように、新たに、 $dj := MaxS_j - SN_j$ とする。 dj の値を修正すると2107において xp を1だけデクリメントし、2108においてループカウンタ j を1だけインクリメントして2102に戻る。

【0123】2102の条件判定が真となってループを終了すると、修正された dj が求まっている。そこで、上記2090～2092(図13)においてLPAR*i*に対する最終的なCPU割当率 Si を、 $Si := SN_i + di$ より計算して求め、処理を終了する。

【6. 全体的な作用】以上の処理により、各LPAR上のOS上で実行されるアプリケーション(サービス、デーモンを含む)のワークロード性質(定常時の負荷、ピーク時の負荷、ピーク頻度などの特性)に応じて、入力ユーザインタフェース1001で各LPARの計測負荷種類を適宜選択し、また、適切な制御インターバル1500を設定することにより、ワークロードの急増(ピークの発生)に対して適切な割当率の変更を行うことが可能となっており、各LPARに対する計算機資源の適切な割当の自動化を実現できるのである。

【0124】例えば、LPARaのOSa上でWebサ

ーバが稼動し、LPARb上のOSb上でデータベースサーバが稼動している場合、各LPARのCPU使用率が同等であったとしても、負荷が掛かる部分が異なり(ワークロード特性)、Webサーバでは、負荷の増大はネットワーク使用率の増大に伴い、データベースサーバでは、負荷の増大はディスク使用率(またはキャッシュ用のメモリ使用率)が増大するという特性がある。

【0125】そこで、管理者は、入力ユーザインタフェース1001で、各LPAR*i*のOS*i*上で稼動するアプリケーションのワークロード特性に応じて、計測負荷種類を決定すればよく、上記の例では、Webサーバが稼動するLPARaではネットワーク使用率を選択し、データベースサーバが稼動するLPARbではディスク使用率を選択することで、負荷の種類と大きさに応じた計算機資源の動的な割当率変更を適切に行うことが可能となるのである。

【0126】特に、Webサーバ等では、負荷のピークが現れる時刻等を予測するのが非常に難しいため、本発明のように、ワークロード特性に応じて適宜負荷計測の種類を選択して適応制御を行うことにより、負荷の増減に応じた計算機資源の割当率変更を自動的にかつ適切に行うことが可能となるのである。

【0127】また、入力ユーザインタフェース1001では、計測した負荷の加工について、無変換、移動平均、規格化のいずれかを選択するようにしたので、各LPARのピークの発生状況などに応じたチューニング(最適化)を行うことが可能となる。

【0128】つまり、負荷加工で無変換を選択すれば、計算機資源の動的な割当率変更が、負荷変動に対してリニアに応答可能となり、移動平均を選択した場合には、負荷の微小な変動に対して割当率の変更が頻繁になるのを抑制して、割当率変更に伴うオーバーヘッドを低減できるとともに、制御インターバル及びサンプル数との組み合わせで幅広いチューニング(最適化)を行うことができ、あるいは、規格化を選択した場合では、負荷の微小な変動に対して割当率の頻繁な変更を抑制して、割当率変更に伴うオーバーヘッドを低減でき、制御インターバル及び規格化の階層数の組み合わせに応じて幅広いチューニングを行うことができる。

【0129】さらに、割当変換(割当率計算)2100では、比例法と閾値法を選択可能としたので、負荷変動に対してリニアに応答する必要がある場合には比例法を適用し、負荷の微小な変動に対して割当率の頻繁な変更を抑制したい場合には閾値法を用いることで、頻繁な割当率変更に伴うオーバーヘッドを低減でき、さらに高負荷、低負荷の閾値に応じて幅広いチューニング(最適化)を行うことができる。

【0130】また、出力ユーザインタフェース1002により、各LPAR*i*毎の負荷と時刻の関係と、割当率変更の内容を時系列的に表示するようにしたので、負荷

変動に対してどのように計算機資源の割当率が変更されたかをユーザ（管理者）に知らせることができ、管理者はこの負荷と割当率の履歴に基づいて、入力ユーザインタフェース1001で設定する各種パラメータの検討を行い、各LPAR毎に最適なチューニングを行うことが可能となる。

【0131】図15は第2の実施形態を示し、前記第1実施形態の一部を変更し、ユーザインタフェース1000を搭載するLPARを独立させたものである。

【0132】以下、前記第1実施形態との相違点についてのみ説明する。

【0133】図15は、前記1実施形態の図3に示したLPAR0(210)～LPARm(21m)以外に管理目的のLPAR(LPARx)を設け、この上でOSxを動作させ、このOSx上に適応制御部300とユーザインタフェース1000を搭載する。

【0134】ユーザインタフェース1000の入力画面や出力画面はOSxの画面上に表示される。また、OSx上には負荷計測部は搭載しない。各負荷計測部(400～40m)と適応制御部300とユーザインタフェース1000との間のやり取りは、ソケット通信やLPAR間通信技術を用いる。その他は前記第1実施形態と同様である。

【0135】この例では、適応制御部300及びユーザインタフェース1000が管理用のLPARx(22x)上で稼動するため、他のLPAR0～mではLPARの動的な割当率変更に要する計算機資源が不要となって、各OS0～mは負荷計測部400～40mの処理を除いてアプリケーションの実行に専念でき、各LPARの利用効率を向上させることが可能となる。

【0136】図16は第3の実施形態を示し、前記第1実施形態の一部を変更し、適応制御部300とユーザインタフェース1000をハイパバイザ200の内部に設けたものである。

【0137】以下、前記第1実施形態との相違点についてのみ説明する。

【0138】図16は、前記実施形態1の図3に示した適応制御部300とユーザインタフェース1000を、ハイパバイザ200の内部に設けたものである。ユーザインタフェース1000の入力画面や出力画面は物理計算機130のコンソール140に表示される。

【0139】各負荷計測部(400～40m)と適応制御部300とユーザインタフェース1000とのやり取りはLPAR間通信で用いられる共有メモリを介して行う。また、適応制御部300とユーザインタフェース1000との間のやり取りはハイパバイザ200の内部メモリを用いれば良い。その他の構成は前記第1実施形態と同様である。

【0140】図17は第4の実施形態を示し、前記第1実施形態のユーザインタフェースの一部を変更したもので

である。

【0141】以下、前記第1実施形態との相違点についてのみ説明する。

【0142】図17の入力ユーザインタフェース1003は、前記第1実施形態の図4に示した入力ユーザインタフェースに、Saveボタン1701とRestoreボタンを加えたもので、その他の構成は、前記第1実施形態の図4と同様である。

【0143】この入力ユーザインタフェース1003は、表示領域の下部にSaveボタン1701とRestoreボタン1702を付け加えたものである。

【0144】Saveボタン1701を押す（クリックする）と、入力項目1100～1600で指定された各種の設定を、予め設定したディスク上の設定保存ファイルに書き出す。Restoreボタン1702を押すと、設定を保存している上記設定保存ファイルを読み出し、入力項目1100～1600を保存された時点の設定に復元する。

【0145】これにより、管理者は本発明の仮想計算機システムを起動するたびに、設定を入力ユーザインタフェース1003から入力する必要がなくなり、設定保存ファイルを呼び出すだけで保存されていた設定を復元できる。

【0146】図18は、第5の実施形態を示し、前記第1実施形態のユーザインタフェースの出力インタフェース（出力部）を変更して、ログ記録部1004としたもので、その他の構成は前記第1実施形態と同様である。以下、前記第1実施形態との相違点についてのみ説明する。

【0147】図18のログ記録部1004は、前記第1実施形態のOS0(210)～OSm(22m)の何れかの上に搭載する。

【0148】ログ記録部1004は、適応制御部300から各OS(220～22m)の負荷L0～Lm又は加工負荷LA0～LAmと、各LPAR(210～21m)に対するCPU割当率S0～Smおよび、割当変更がなされた際の変更理由を一定時間毎に受け取り、それらを時系列としてログファイル1005に書き出す。

【0149】管理者は、このログファイル1005を参照することにより、負荷変動に対してどのように計算機資源の割当率が変わったのかを知ることができ、管理者はこの負荷と割当率の履歴に基づいて、入力ユーザインタフェース1001で設定する各種パラメータの検討を行って、各LPAR毎に最適なチューニングを行うことが可能となる。

【0150】なお、このログ記録部1004を前記第2実施形態に適用する場合では、ログ記録部1004を適応制御部300を搭載した管理LPAR(LPARx)上に搭載する。

【0151】また、同じく前記第3実施形態に適用する

場合は、ハイパバイズ 200 の内部にログ記録部 100 4 が設けられる。

【0152】図 19 は、第 6 の実施形態を示し、前記第 1 実施形態のユーザインタフェース 1000 に、各 LPAR を利用する顧客に対して提供する契約ユーザインタフェースを付加したもので、その他の構成は、前記第 1 実施形態と同様である。

【0153】契約ユーザインタフェース 0 (3000) ~ 契約ユーザインタフェース m (3000m) は、それぞれ、LPAR0 (210) ~ LPARm (21m) に対応して設けられている。

【0154】本実施形態の仮想計算機においては、契約を結んだ顧客毎に LPAR を用意し、顧客はインターネット (またはネットワーク) を介して、その顧客に割当てられた LPAR にアクセスして処理を行う。したがって、契約ユーザインタフェース (3000 ~ 300m) は契約を結んだ顧客の計算機の画面 (表示手段) 上に表示される。

【0155】契約ユーザインタフェース 0 (3000) は、入力データ 600 と出力データ 610 によってユーザインタフェース 1000 と接続されている。また契約ユーザインタフェース m (3000m) は、入力データ 60m と出力データ 61m によってユーザインタフェース 1000 と接続されている。

【0156】契約ユーザインタフェース (3000 ~ 3000m) は、顧客が契約内容を更新したり、本発明の仮想計算機システムが当該顧客に対して割当てている計算機資源の割当率等のサービス状況の表示などを実行する。

【0157】契約ユーザインタフェース (3000 ~ 3000m) は、図 20 に示す契約入力ユーザインタフェース 3100 と、図 21 の契約確認ユーザインタフェース 3200 から構成される。あるいは、図 22 の契約出力ユーザインタフェースを含んでも良い。

【0158】次に、図 20 の契約入力ユーザインタフェース 3100 について説明する。

【0159】図 20 の契約入力ユーザインタフェースは、契約顧客が契約の内容を変更するためのインタフェースである。ここでの契約内容は、契約している LPAR に対する CPU 割当率の上限 3101 と下限 3102 の入力欄である。

【0160】顧客は自らに割当てられている LPAR に対する CPU 割当率の上限と下限を、当該 LPAR 上で行う処理のワークロードに関する知識を利用しながら、契約入力ユーザインタフェース 3100 の上限 3101 と下限 3102 に指定する。

【0161】3103 は、図 20 の 3101 と 3102 に入力された割当率の上限と下限 (割当率範囲) を有効とする (契約を変更する) ためのボタンである。

【0162】変更ボタン 3103 が押され (クリックさ

れ) ると、入力欄 3101 と 3102 で指定された割当率の上限と下限の情報が、図 19 の入力データ 600 を介してユーザインタフェース 1000 の入力ユーザインタフェース 1001 に送られる。

【0163】入力ユーザインタフェース 1001 は、指定された割当率範囲が妥当なものかを確認し、妥当であれば、入力ユーザインタフェース 1001 の割当率範囲設定 1100 の当該 LPAR の上限 (1111) と下限 (1121) に送られてきた上限と下限の値を設定し、図 4 に示した更新ボタン 1700 を押したのと同様に設定を有効にする。

【0164】割当率範囲が妥当でない場合 (他の顧客が下限の値を大きく設定し、当該顧客に対して指定された値を下限に設定できない場合は妥当ではないと判断される。)、送られてきた上限と下限は割当率範囲設定 1100 には反映されない。

【0165】そして、入力ユーザインタフェース 1001 は、当該顧客の画面に図 21 の契約確認ユーザインタフェース 3200 を表示し、先の契約変更が正しく受付けられたかどうかを顧客に通知する。

【0166】次に、図 21 の契約確認ユーザインタフェースについて説明する。

【0167】図 21 の契約確認ユーザインタフェース 3200 は、顧客が契約入力ユーザインタフェース 3100 によって指示した契約変更要求が、正しく受け付けられたかどうかの確認を顧客に提示するユーザインタフェースである。3201 は契約変更の受け付け状況を示す。この受け付け状況 3201 は、契約変更要求が正しく受け付けられた場合は Accepted を表示し、正しく受け付けられない場合は Invalid 等を表示する。

【0168】正しく受け付けられるためには、契約入力ユーザインタフェース 3100 から入力ユーザインタフェース 1001 に送られた割当率範囲が妥当なものである必要がある。

【0169】契約内容 3202 には、契約変更が正しく受け付けられた場合には、変更された契約内容が表示され、契約変更が正しく受け付けられなかった場合には、その理由が表示される。

【0170】次に、図 22 の契約出力ユーザインタフェースについて説明する。

【0171】図 22 の契約出力ユーザインタフェース 3300 は、当該顧客に対応した LPAR の上で動作する OS の負荷又は加工負荷の時系列 (3301)、当該 LPAR に割当てられている計算機資源の割当率の時系列 (3302)、および割当変更が発生した場合の変更理由 3303 を表示する。前記第 1 実施形態に示した図 4 の出力ユーザインタフェース 1002 とは異なり、ここで表示されるのは、当該顧客が契約して使用している LPAR に関する情報のみであり、他の顧客が契約している LPAR の情報は表示されない。

【0172】以上により、各L P A Rを利用する顧客は、契約ユーザインタフェース3000~300mにより、利用するL P A R毎の負荷と割当率の変化を時系列に確認できるとともに、契約の範囲内で割当率の変更を行うことが可能となり、顧客は契約内容を常時確認できるようにするとともに、負荷と割当率の変化の履歴に基づいて、自らが割当率を変更することができるため、L P A Rの利用者に対するサービスの向上を図ることができる。

【0173】なお、契約出力ユーザインタフェース3300は、画面(コンソール140)に値を表示するユーザインタフェースであるが、これを前記図18に示したログ記録部1004で置き換えてもよい。このときログ記録部1004は、顧客が本発明の仮想計算機にインターネットを介してアクセスする際に使用するアクセス装置(計算機等)に搭載し、ログ記録部1004は顧客のアクセス装置にログファイルを出力するようにしてもよい。

【0174】図23は、第7の実施形態を示し、前記第6実施形態の契約入力ユーザインタフェース3100の入力を変更したものであり、その他の構成は前記第6実施形態と同様である。

【0175】図23において、契約入力ユーザインタフェース3400は、前記図20の契約入力ユーザインタフェース3100に比べて、指定する内容が抽象的になっており、L P A Rの利用者の割当率の変更にかかる操作を簡易にするものである。

【0176】すなわち、サービスのレベルをS、A、B、Cから選択するために、図中3401~3404は四者択一のラジオボタンになっており、3401はレベルSの選択を、3402はレベルAの選択を、3403はレベルBの選択を、3404はレベルCの選択を示す。

【0177】レベルSは最も性能重視の契約を示す。レベルCは最も価格重視の契約を示す。レベルAは性能重視だがレベルSほど価格は高くなく、レベルBは価格重視だがレベルCより性能を重視する契約である。どのレベルがどのようなサービスを提供するかは、契約書などの記述に基づくものである。

【0178】図中3403は契約変更ボタンであり、このボタンを押すと選択されたサービスレベルが入力ユーザインタフェース1001に送られる。入力ユーザインタフェース1001は、サービスレベルが送られてくると、そのサービスレベルを予め定められたチャート(図示省略)等を参照して、計算機資源の割当率の上限と下限に変換し、それらの値が妥当かどうか判断し(他の顧客と契約したサービスレベルが守れなければ、当該顧客の指示したサービスレベルは妥当でないと判断される)、妥当であれば、入力ユーザインタフェース1001の割当率範囲設定1100の当該L P A R iの上限

(111i)と下限(112i)に、チャートを参照して得られた上限と下限の値を設定し、1700の更新ボタンを押したのと同様に設定を有効にする。妥当でない場合は、上限と下限の値は割当率範囲設定1100には反映されない。

【0179】契約入力ユーザインタフェース3400によって契約内容の変更指示が発行され、それに応じて、入力ユーザインタフェース1001が顧客画面に出力する契約確認ユーザインタフェース3200は、前記第6実施形態の場合と同様である。また、契約出力ユーザインタフェース3300についても前記第6実施形態と同様である。

【0180】なお、負荷計測手段が計測した負荷または適応制御手段が決定した各論理区画に対する計算機資源の割当率とを出力する出力ユーザインタフェースを有し、該出力ユーザインタフェースは、前記負荷計測手段が計測した各L P A R上のOSの負荷と該適応制御手段が決定した各L P A Rに対する計算機資源の割当率を時系列として表示することを特徴とする仮想計算機システムであってもよい。

【0181】また、負荷計測手段が計測した負荷または該適応制御手段が決定した各論理区画に対する計算機資源の割当率とを出力する出力ユーザインタフェースを有し、適応制御手段が各L P A Rに対する計算機資源の割当率を変更すると、前記出力ユーザインタフェースは当該変更の理由を表示することを特徴とする仮想計算機システムとしてもよい。

【0182】また、物理計算機を複数のL P A Rに分割し、各L P A R上でそれぞれOSが動作させ、各L P A Rに対する物理計算機の資源の割当を制御するハイパバイザを有する仮想計算機システムであって、各L P A R上のOSの負荷を計測する負荷計測手段と、該負荷計測手段によって計測された各L P A R上のOSの負荷に基づいて、各L P A Rに割当てた計算機資源の割当率を決定し、該割当率がこれまで割り当ててきた割当率と異なる場合は、ハイパバイザに対し資源の割当率変更を指示する適応制御手段と、前記負荷計測手段が計測した負荷と適応制御手段が決定した各L P A Rに対する計算機資源の割当率を時系列としてファイル(ログファイル)に記録するログ記録手段を有し、前記ハイパバイザは該適応制御手段からの指示に従って各L P A Rに対する計算機資源の割当率を動的に変更する手段を設けたことを特徴とする仮想計算機システムとしてもよく、さらに、前記ログ記録手段は、適応制御手段が各L P A Rに対する計算機資源の割当率を変更した履歴をログファイルに記録することを特徴とする仮想計算機システムとしてもよい。

【0183】また、各顧客毎に契約条件を設定する契約ユーザインタフェースとを設け、該契約ユーザインタフェースに、顧客に割当てられた論理区画上のOSの負荷や

論理区画に対する計算機資源の割当率や割当率の切り替え理由を時系列的に顧客の計算機の画面に表示する手段を設けたことを特徴とする仮想計算機システムであってもよい。

【0184】また、ユーザインタフェースには、指定された設定を設定ファイルに書き出す手段と、該設定ファイルを読みこんで該設定ファイルに保存されていた設定を該ユーザインタフェース上に復元する手段を設けたことを特徴とする仮想計算機システムとしてもよい。

【0185】今回開示した実施の形態は、全ての点で例示であって制限的なものではないと考えられるべきである。本発明の範囲は上記した説明ではなくて特許請求の範囲によって示され、特許請求の範囲と均等の意味及び内容の範囲での全ての変更が含まれることが意図される。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の仮想計算機を動作させる物理計算機の構成を示す図である。

【図2】同じく仮想計算機概念図である。

【図3】仮想計算機のモジュール構成を示す概略図である。

【図4】設定などを入力するための入力ユーザインタフェースの画面イメージを示す図である。

【図5】各L P A Rの負荷やCPU割当率の時系列及び割当変更理由を表示する出力ユーザインタフェースの画面イメージを示す図である。

【図6】負荷に基づいて各L P A Rに対する計算機資源の割当を変更する負荷適制御の処理の概要を説明するフローチャートである。

【図7】負荷計測部で行われる負荷計測処理の流れを示すフローチャートである。

【図8】適応制御部が、負荷計測部で計測した負荷からCPU割当率を決定する処理の流れを示すフローチャートである。

【図9】割当率決定処理で行われる負荷に加工を施す処理の流れを示すフローチャートである。

【図10】割当率決定処理で行われる仮CPU割当率の計算処理の流れを示すフローチャートである。

【図11】同じく、仮CPU割当率を閾値法により計算する場合のフローチャートである。

【図12】割当率修正処理の一例を示すフローチャートで、その前半部である。

【図13】同じく、割当率修正処理の一例を示すフローチャートで、その中部部である。

【図14】同じく、割当率修正処理の一例を示すフローチャートで、その後半部である。

【図15】第2の実施形態を示し、仮想計算機のモジュール構成を示す概略図である。

【図16】第3の実施形態を示し、仮想計算機のモジュール構成を示す概略図である。

【図17】第4の実施形態を示し、入力ユーザインタフェースの画面イメージを示す図である。

【図18】第5の実施形態を示し、出力インタフェースをログ記録部とした場合の概念図である。

【図19】第6の実施形態を示し、仮想計算機のモジュール構成を示す概略図である。

【図20】同じく、契約入力ユーザインタフェースの画面イメージを示す図である。

【図21】同じく、契約確認ユーザインタフェースの画面イメージを示す図である。

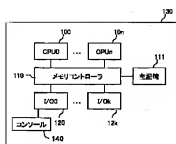
【図22】同じく、契約出力ユーザインタフェースの画面イメージを示す図である。

【図23】第7の実施形態を示し、契約入力ユーザインタフェースの画面イメージを示す図である。

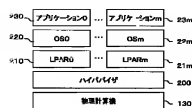
【符号の説明】

100、・・・、10m CPU0、・・・CPUm
110 メモリコントローラ
111 主記憶
120、・・・、12m I/O0、・・・、I/Om
130 物理計算機
140 コンソール
200 ハイババイザ
210、・・・、21m L P A R0、・・・、L P A Rm
220、・・・、22m O S0、・・・、O Sm
300 適応制御部
400、・・・、40m 負荷計測部0、・・・、負荷計測部m
1000 ユーザインタフェース
1001 入力ユーザインタフェース
1002 出力ユーザインタフェース
1004 ログ記録部
1100 割当率範囲設定
1200 割当率計算設定
1300 負荷加工設定
1400 計測負荷設定
1500 制御インターバル設定
1600 適応制御有効設定
1800、・・・、180m O S0の負荷の時系列表示欄、・・・、O Smの負荷の時系列表示欄
1810 各L P A Rに対するCPU割当率の時系列表示欄
1820 割当変更理由表示欄
3000、・・・、300m 契約ユーザインタフェース0、・・・、契約ユーザインタフェースm

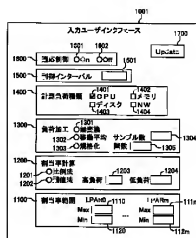
【図1】



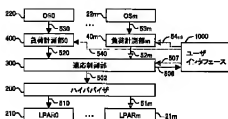
【図2】



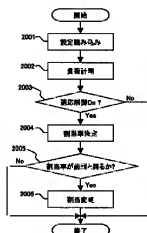
【図4】



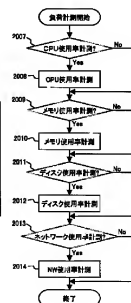
【図3】



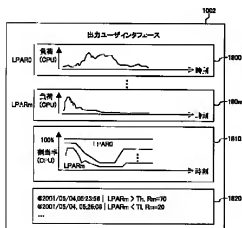
【図6】



【図7】



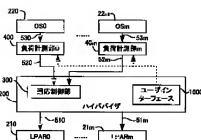
【図5】



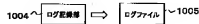
【図8】



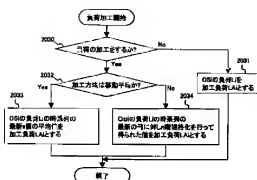
【図16】



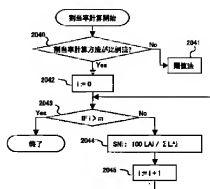
【図18】



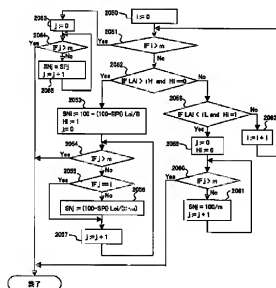
【図9】



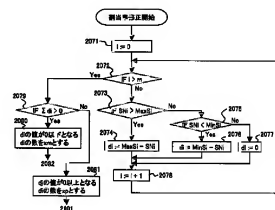
【図10】



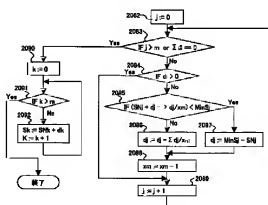
【図11】



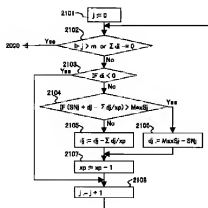
【図12】



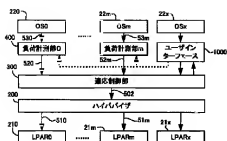
【図13】



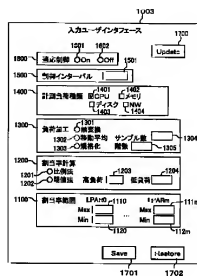
【図14】



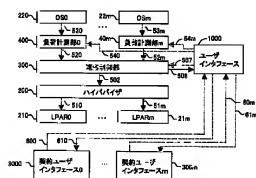
【図15】



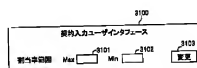
【図17】



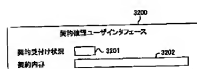
【図19】



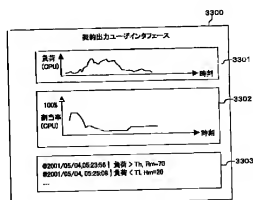
【図20】



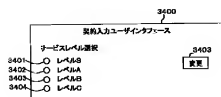
【図21】



【図22】



【図23】



フロントページの続き

(72)発明者 濱中 直樹

東京都国分寺市東恋ヶ窪一丁目280番地
株式会社日立製作所中央研究所内

Fターム(参考) 5B098 AA10 GA02 GC00 GC10 GD02

GD03 GD07 GD14 HH04